Searching PAJ 1/1 Page

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 10-074172 (43)Date of publication of application: 17.03.1998

(51)Int.Cl. G06F 13/00

H04L 12/54 H04L 12/58

(21)Application number: **09–152372** (71)Applicant: **SUN MICROSYST INC**

(22)Date of filing: 10.06.1997 (72)Inventor: NIELSEN JAKOB

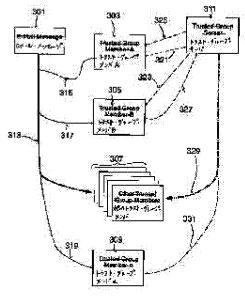
(30)Priority

Priority number: 96 661686 Priority date: 10.06.1996 Priority country: US

(54) METHOD FOR IDENTIFYING AND REMOVING JUNK ELECTRONIC MAIL AND DEVICE THEREFOR

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a method for ignoring a junk electronic mail(e-mail) message. SOLUTION: The group of trust users 303, 305, 307, and 309 is constituted, and whether or not an e-mail message 301 transmitted to the group is a junk e-mail is judged by anyone in the group. If so, the e-mail message is transmitted to a trust group server 311 after the mark is applied to it. When report that it is the junk mail is made from a prescribed person to the same mail, the other members in the group are informed that it is the junk mail, and the other members remove the junk mail.



(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-74172

(43)公開日 平成10年(1998) 3月17日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	庁内整理番号	FΙ			技術表示箇所
G06F	13/00	351		G06F	13/00	3 5 1 G	
H04L	12/54		9744-5K	H04L	11/20	101B	
	12/58						

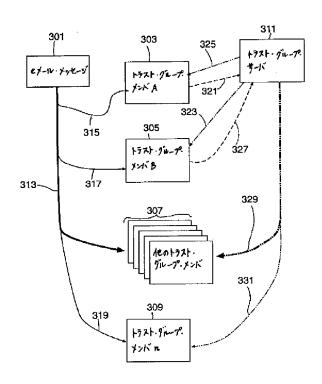
		審査請求	未請求 請求項の数8 OL (全 35 頁)
(21)出願番号	特顯平9-152372	(71)出願人	591064003 サン・マイクロシステムズ・インコーポレ
(22)出願日	平成9年(1997)6月10日		ーテッド SUN MICROSYSTEMS, IN
(31)優先権主張番号	08/661686		CORPORATED
(32)優先日	1996年6月10日		アメリカ合衆国 94303 カリフォルニア
(33)優先権主張国	米国 (US)		州・パロ アルト・サン アントニオ ロ
			β • 901
		(72)発明者	ジェイコブ・ニールセン
			アメリカ合衆国・94027・カリフォルニア
			州・アサートン・ウォルナット アヴェニ
			⊐·38
		(74)代理人	弁理士 山川 政樹
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 ジャンク電子メールを識別し廃棄するための方法および装置

(57)【要約】

【課題】 ジャンク電子メール(eメール)メッセージ を無視するための新規かつ有用な方法を提供する。

【解決手段】 トラスト・ユーザのグループを構成し、 そのグループ内に送られてきた e メール・メッセージが ジャンク・eメールであるかどうかそのグループ内の誰 かが判定し、そうであれば、その印を付けてトラスト・ グループ・サーバに送り、同じメールに対して所定の人 からジャンクであるとの報告があれば、グループ内の他 のメンバーにジャンク・メールであることを知らせ、他 のメンバーはそのジャンクメールを除去する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 電子メール(eメール)を処理するため のコンピュータ制御の方法において、

(a) 複数のトラスト受信者のうちの1人である第1の トラスト受信者に e メール・メッセージを提示するステ ップと、

(b) 前記 e メール・メッセージをジャンク・ e メール として分類するステップと、

(c) 前記 e メール・メッセージが前記複数のトラスト 受信者のうちの1人または複数に提示されるのを防止す 10 るステップとを含むことを特徴とする方法。

【請求項2】 中央演算処理装置(CPU)と、メモリ と、ファイル記憶メカニズムとを有する電子メール(e メール)システムにおいて、

複数のトラスト受信者のうちの1人である第1のトラス ト受信者にeメール・メッセージを提示するように構成 された提示メカニズムと、

前記第1のトラスト受信者が前記 e メール・メッセージ を分類できるように構成された分類メカニズムと、

前記 e メール・メッセージが前記複数のトラスト受信者 20 のうちの1人または複数に提示されるのを防止するよう に構成された提示防止メカニズムとを含むことを特徴と する電子メール (eメール) システム。

【請求項3】 電子メール・メッセージを処理するよう に構成され、中央演算処理装置(CPU)と、メモリ と、ファイル記憶メカニズムとを有する電子メール(e メール)装置において、

eメール・メッセージが複数のトラスト受信者のうちの 1人または複数に提示されるのを防止するように構成さ れた提示防止メカニズムを含むことを特徴とする電子メ ール(eメール)装置。

【請求項4】 電子メール・メッセージを処理するよう に構成され、中央演算処理装置(CPU)と、メモリ と、ファイル記憶メカニズムとを有するトラスト・グル ープ・サーバ装置において、

ジャンク・メール・レポート・メッセージを受信するよ うに構成された通知受信メカニズムと、

前記トラスト・グループ・サーバ装置による対応を受け るトラスト・グループ受信者にジャンク・メール警告メ ッセージを送信するように構成された警告メカニズムと を含むことを特徴とするトラスト・グループ・サーバ装

【請求項5】 前記ジャンク・メール・レポート・メッ セージの受信後に前記警告メカニズムを開始するように 構成された開始メカニズムをさらに含むことを特徴とす る請求項4に記載のトラスト・グループ・サーバ装置。

【請求項6】 コンピュータ・プログラムを格納した記 録媒体において、

(a) 電子メール・メッセージを処理するようにコンピ

読プログラムを有し、そのコンピュータ可読プログラム が、

(b) eメール・メッセージが複数のトラスト受信者の うちの1人または複数に提示されるのを防止するように 構成された提示防止メカニズムを実現するよう前記コン ピュータに指示するように構成されたコンピュータ可読 プログラムを含む記録媒体。

【請求項7】 コンピュータ・プログラムを格納した記 録媒体において、

(a)トラスト受信者にサービスを提供するようにコン ピュータに指示するためにそこで実施するコンピュータ 可読プログラムを有し、そのコンピュータ可読プログラ ムが、

(b) ジャンク・メール・レポート・メッセージを受信 するように構成された通知受信メカニズムを実現するよ う前記コンピュータに指示するように構成されたコンピ ュータ可読プログラムと、

前記コンピュータによる対応を受けるトラスト・グルー プ受信者にジャンク・メール警告メッセージを送信する ように構成された警告メカニズムを実現するよう前記コ ンピュータに指示するように構成されたコンピュータ可 読プログラムとを含むことを特徴とする記録媒体。

【請求項8】 前記ジャンク・メール・レポート・メッ セージの受信後に前記警告メカニズムを開始するように 構成された開始メカニズムを実現するよう前記コンピュ ータに指示するように構成されたコンピュータ可読プロ グラムをさらに含むことを特徴とする請求項7に記載の コンピュータ・プログラムを格納した記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、電子メール管理シ ステムの分野に関する。具体的には、本発明は、ジャン ク電子メール(eメール)メッセージを無視するための 新規かつ有用な方法、装置、及びコンピュータで読取り 可能なプログラムを記録した記録媒体である。

[0002]

【従来の技術】電子メールは、コンピュータ・ユーザが 通信するための迅速かつ好都合な方法をもたらすもので ある。メッセージ発信者は、テキスト編集プログラムを 使用してメッセージを作成し、所期の受信者のeメール ・アドレスを指定し、場合によってはさらに「件名」フ ィールドにテキストを含めることによってメッセージの 内容(主題)を表示することにより、この通信を開始す る。次に発信者のメール・システムは、十分理解されて いる技術を使用して、受信者のコンピュータ・アドレス にメッセージを送信する。受信者のコンピュータはメッ セージを受信し、それを受信者の書類受けに格納する。 最終的に受信者は、当技術分野で周知のいくつかのeメ ール・プログラムのいずれかを使用することにより、書 ュータに指示するためにそこで実施するコンピュータ可 50 類受け内に格納されたメッセージを読むか、削除する

か、それに応答するか、その他の処理を行う。

【0003】このようなメッセージはネットワーク上を 移動するので、一般にStandard forthe Format of ARPA Internet Text Messagesという規格(RFC822) に応じて構築されている。この規格は、「http://www.c is. ohio-state. edu/htbin/rfc/rfc822. html 」というア ドレスにあるインターネットのワールド・ワイド・ウェ ブで見られる。RFC822規格に応じてフォーマット したメッセージは、ヘッダ部分と、メッセージのテキス トを含む任意の本体部分とを有する。ヘッダ部分は、メ ッセージをアドレス指定し、分類するためのいくつかの フィールドを含む。本発明では、RFC822規格を使 用する必要はない。重要な情報を識別するための方法が 存在する限り、本発明は適用可能である。しかし、ここ に記載する実施形態ではRFC822プロトコルを使用

【0004】メッセージのヘッダ部分は、フィールド名 とその後に続くコロンとその後に続くフィールド本体と を含み、復帰/改行で終了する文字ストリングから構成 一例は次の通りである。

 $\lceil To: John Doe < CR > < LF > \rfloor$ この例の<CR>はASCIIの復帰文字を表し、<L F>はASCIIの改行文字を表す。ヘッダのフィール ド名は大文字小文字の区別をしないので、「to: 」は 「TO:」、「To」、「tO:」と等価である。

【0005】メッセージを作成した発信者は、多くのへ ッダ・フィールドの内容を指定する。「To:」フィー ルドは、そのメッセージの所期の1次受信者のアドレス (複数)を含み、各受信者のアドレスはコンマで区切ら れる。「Сс:」フィールドは、そのメッセージの所期 の2次受信者(複数)を含む(この場合も各アドレスは コンマで区切られる)。「Subject:」フィール ドは、メッセージの要約を示すか、またはメッセージの 特徴を示す場合が多い。発信者はこのようなフィールド をすべて所望通りに初期設定するが、一般に受信者フィ ールドの内容は実際のインターネット・アドレスにする 必要がある。これに対して、Subject:フィール ドには特定の意味がないので、実際はブランクにした り、複数の文字を任意に配置したものにすることもでき る。一般に、Subject:フィールドはメッセージ の主題を表す短いタイトルを含む場合が一般的である。

【0006】メール・システムは、メッセージにもヘッ ダ・フィールドを追加する。このようなフィールドの1 つはMessage-ID:フィールドである。このフ ィールドのフィールド本体は、各メッセージを明確に識 別する、固有のマシンで読取り可能な識別コードを含

【0007】発信者は、複数の受信者のアドレスをコン マで区切ることにより、単一のメッセージを多くの受信 50 れる。

者にアドレス指定することができる。各受信者は、同一 リストの受信者(さらに発信者を含む)に応答メッセー ジを送信することにより、元のメッセージに応答するこ とができる。一部の受信者は、第1の応答メッセージに 応答することもできる。このような応答メッセージは元 のメッセージに対する追跡メッセージと呼ぶ。このプロ セスにより、発信者と受信者との間、ならびに受信者間 の活発な議論が促進される。

【0008】前述のように、ほとんどの電子メール・プ 10 ログラムは、受信者がメッセージに応答できるようにす るためのメカニズムを備えている。このメカニズムは、 一般に、元の発信者に応答を送信するか、または発信者 に加えもとの受信者のすべてに応答を送信できるように するものである。このようなeメール・プログラムで は、元のメッセージと同じ「Subject:」フィー ルド本体テキストを使用するが、一般に、応答メッセー ジが元のメッセージの主題に関連することを示すための インジケータを件名ヘッダのフィールドテキスト部分の 前に付加する。すなわち、応答メッセージは元のメッセ される複数のフィールドを含む。ヘッダ・フィールドの 20 一ジから開始された議論を継続していることを示す。件 名フィールドの変更は、一般に、以下のストリングの1 つを件名フィールド本体テキストの前に付加することに よって行う。すなわち、「Re:」、「RE:」、「r e:」、「ReN:」、「reN:」、「REN:」、 $\lceil Re \mid N \rceil : \rfloor, \lceil re \mid N \rceil : \rfloor, \lceil RE \rceil$ [N]:」(「N」は整数である)である。したがっ て、元のメッセージに対する応答の受信者は、その応答 が進行中の議論に関するものであって、新しい議論を開 始するものではないと判断することができる。このた 30 め、元のメッセージの主題に関連する受信者間で議論が 展開される。

> 【0009】このプロセスはすでに配布先リストの概念 に発展している。配布先リストは一般に、特定の主題 (たとえば、著作権リスト「cni-copyrigh t@cni.org」)に関するものである。したがっ て、その主題に関心のある人はその配布先リストに「加 入」する。加入者は、その e メール・アドレスが配布先 リストから送信されるメッセージ用の受信者リストに追 加される。したがって、配布先リストは、メッセージを 受信すると、通常の e メールを使用して配布先リストの すべての加入者(受信者)にそのメッセージを再配布す る。配布先リストの管理は、何らかの仲介者またはプロ グラム(リストサーバ)あるいは両方の組合せによって 直接行うことができる。配布先リストによっては、配布 先リストにより再ポストする前にすべての着信メッセー ジを人間が検討するという意味で仲裁が行われるものが ある。また、仲裁が行われない配布先リストもある。し たがって、仲裁なしのグループが受信したメッセージ は、人間の検討なしに残りの加入者に自動的に再配布さ

.5

【0010】eメールによる議論の場合、特に、仲裁な しの議論リストの場合、受信者は所与の主題に関する議 論を追跡する興味を失うことが多い。その受信者がメッ セージを読まなくなると、そのメッセージは電子ジャン ク・メールになり、開いて読んで廃棄するのは時間の無 駄である。このようなメッセージを廃棄するには受信者 の時間を要するので、メッセージは急速に増大し、まも なく受信者の書類受けを支配する。ジャンク・eメール のもう1つの発生源は、多数の受信者にメッセージを送 信する人であり、その受信者のほとんどがそのメッセー 10 ジに関心がない場合である。ジャンク・eメールのさら にもう1つの発生源は、ネットに迷惑をかける人であ る。迷惑が発生するのは、誰かが複数の配布先リストに メッセージを送信したときに、その配布先リストの専門 トピックがそのメッセージの内容に関連がないかまたは わずかに関連があるだけの場合である。受信者は、様々 な配布先リストから迷惑メッセージの複数コピーを受信 する場合さえある。この場合の迷惑とは、「ネット規模 の不快な疫病」であると言われ、迷惑を被った受信者に よる訴訟も起こっている(「http://techweb.cmp.com/n 20 et/issues/036issue/036law.htm 」を参照)。ジャンク ・メールのさらにもう1つの発生源は、配布先リスト・ メッセージの受信者が、配布先リストを処理するリスト サーバ宛てではなく、間違って配布先リスト宛てに直 接、加入メッセージや脱退メッセージを送信する場合で ある。この結果、加入メッセージや脱退メッセージはリ ストサーバによって処理されずに、配布先リストの受信 者に再配布される。

【0011】誰でもジャンク・eメールを免れたいと望 んでいるが、何がジャンク・e メールであるかについて は誰もが一致するわけではない。ジャンク・eメールを 除去する機能は、eメールを検閲したいと望む人または 他の人に宛てたeメールを悪意で削除したいと望む人に よって悪用される可能性がある。ジャンク・eメールの 送信を制限するために使用する先行技術の方法の1つ は、前述のように仲裁付きの配布先リストを使用するこ とである。しかし、この手法では、各メッセージをリス トに配布する前に人間の仲裁者がそのメッセージを検討 しなければならないので、eメールの配布に遅延が生じ る。さらに、仲裁者には、どのメッセージを配布するか を判断するための独占的な裁量が与えられている。した がって、仲裁者は議論を検閲し、それにより、議論グル ープの有効性を制限する可能性があるので、仲裁者にと って不愉快なトピックの議論は難しい。最後に、迷惑者 は、配布先リストにより迷惑メッセージを送信するので はなく、複数組の個々のeメール・アドレスに迷惑メッ セージを送信するだけである可能性がある。

【0012】先行技術は、受信者が見たくないeメール・メッセージを無視するための受信者が変更可能な「フィルタ」を作成できるようにすることにより、部分的に 50

i

この問題に対処している。このようなフィルタは、何ら かの条件について各メッセージを検査する。フィルタ は、メッセージ内にその条件を検出すると、そのメッセ ージに対して所定の操作を行う。一般に、このようなフ ィルタ操作は削除操作を含む。したがって、受信者によ る介入なしに、着信 e メールから関心のないメッセージ を除去することができる。しかし、すでに受信者の書類 受けに格納されているメッセージは、一般に、フィルタ からアクセスすることができない。したがって、ほとん どのフィルタは受信者の書類受け内の未読のメッセージ を除去しない。さらに、受信者の書類受けからメッセー ジを除去できるフィルタであっても、そのようにするた めに受信者が何らかの追加コマンドを実行する必要があ る。フィルタに関するもう1つの問題は、周知のように プログラマ以外の人にとってフィルタが使いにくいもの であり、重大なデバッグを要する場合が多いことであ る。しかも、それでもフィルタ処理中の条件を満足する ような今後の関心のある議論を読めるように、受信者 は、後日、忘れずにフィルタを非活動化しなければなら ない。最後に、ジャンク・eメールを除去するためのフ ィルタ手法に関する問題の1つは、ジャンク・eメール は通常、フィルタが検出できるような一貫した特性を備 えていないことである。これは、各タイプのジャンク・ eメール・メッセージ専門で狭い範囲に調整した新しい フィルタを受信者が絶えず作成しなければならないこと を意味する。しかし、狭い範囲に調整したフィルタを使 用しても、受信者がジャンク・eメールであると見なさ ないメッセージは、フィルタのパラメータの範囲内に含 まれ、検出される可能性がある。

[0013]

【発明が解決しようとする課題】本発明は、先行技術による解決策の欠点および問題を伴わずにほとんどのジャンク・eメール・メッセージを識別し、自動的に削除するためのメカニズムを提供することにより、このような問題に対処し、受信者のeメールの使い方を単純化するものである。

[0014]

【課題を解決するための手段】本発明は、前述のシステムの欠点を克服し、電子メール・システムのユーザに対して拡張機能を提供するための経済的な装置、方法、システム、及びコンピュータ・プログラムを記録した記録媒体を提供する。本発明の一態様は、電子メールを処理するためのコンピュータ制御の方法である。この方法では、eメール・メッセージを分類するトラスト受信者にeメール・メッセージを提示する。トラスト受信者がeメール・メッセージをジャンク・eメールであると分類した場合、この方法は、ジャンク・eメールをまだ見ていない他のトラスト・ユーザにジャンク・eメールが提示されるのを防止する。

50 【0015】本発明の他の態様では、複数のトラスト受

信者からなるグループに属すトラスト受信者に電子メール・メッセージを提示する提示メカニズムを提供するために中央演算処理装置(CPU)と、メモリと、ファイル記憶メカニズムとを使用する電子メール・システムを開示する。本発明のこの態様は、トラスト受信者がeメール・メッセージを分類できるようにする分類メカニズムも提供する。さらに、本発明のこの態様は、1人または複数のトラスト受信者にeメール・メッセージが提示されないように機能する提示防止メカニズムを開示する。

【0016】本発明のさらに他の態様では、1人または複数のトラスト受信者にeメール・メッセージが提示されないようにするために中央演算処理装置(CPU)と、メモリと、ファイル記憶メカニズムとを使用する電子メール装置を開示する。

【0017】本発明の他の態様は、コンピュータで使用可能な記憶媒体に実施されたコンピュータ可読プログラムを有するコンピュータ・プログラム製品である。このプログラムは、コンピュータ上で実行されると、電子メール・メッセージを処理し、1人または複数のトラスト 20受信者にeメール・メッセージが提示されないようにする提示防止メカニズムを達成するようコンピュータに指示する。

【0018】本発明の他の態様は、中央演算処理装置 (CPU)と、メモリと、ファイル記憶メカニズムとを 使用するトラスト・グループ・サーバ装置である。この 装置は、ジャンク・メール・レポート・メッセージを受信する通知受信メカニズムと、トラスト・グループ・サーバ装置による対応を受けるトラスト受信者にジャンク・メール警告メッセージを送信する警告メカニズムとを 30 含む。

【0019】本発明の最後の態様は、コンピュータで使用可能な記憶媒体に実施されたコンピュータ可読プログラムを有するコンピュータ・プログラム製品である。このプログラムは、コンピュータ上で実行されると、トラスト受信者にサービスを提供するようコンピュータに指示する。このようなプログラム・デバイスは、ジャンク・メール・レポート・メッセージを受信し、トラスト・グループの受信者にジャンク・メール警告メッセージを送信するようコンピュータに指示するように構成されて40いる。

【0020】本発明のシステムの目的、特徴、利点は、 以下に示す説明により明らかになるだろう。

[0021]

【発明の実施の形態】

表記法および用語集

配布先リストーeメールを受信し、配布先リストの加入 ト・バイトのシーケンスである。このようなシーケンス 者にそのeメールを転送するeメール受信者。多くの場 は、値がゼロのバイトで終わるか、先行値でストリング の長さを示すことによって終わる場合が多い。当業者で タ・アプリケーションによって管理される。配布先リス 50 あれば、ここに記載したものを上回るテキスト・ストリ

トはメーリング・リストと呼ばれることも多い。

【0022】eメール・システム―一般にネットワークによって接続された複数のコンピュータからなるシステムであって、発信者(第1のコンピュータのユーザである)がメッセージを構成するデータを作成し、受信者(第1のコンピュータまたは第2のコンピュータのユーザである)に送信できるようにする電子メール・システル

【0023】グラフィカル・ユーザ・インタフェース (GUI) ーディスプレイ上の選択可能制御域を指し示し、選択可能制御域に関連するコマンドまたはコンピュータ操作を活動化することにより、ユーザがコンピュータ・ディスプレイとやりとりできるようにするユーザ・インタフェース。GUIは当技術分野では周知のものである。

【0024】書類受けーファイル記憶域上の1つの領域であって、受信者がまだ見ていない e メール・メッセージを格納するために e メール・システムが使用するもの。

 【0025】発信者-eメール・メッセージを作成し、 1人または複数の受信者に伝送するためにそのコンピュータのeメール・システムにメッセージを提示する、コンピュータ・ユーザまたはコンピュータ・アプリケーション・プログラム。

【0026】区画-ウィンドウ内の1つの領域であって、アプリケーションがグラフィック(すなわち、テキスト、ピクチャ、ムービーなど)を描くことができる場所。

【0027】ポインティング・デバイスーコンピュータ・ユーザの入力に応答し、コンピュータ・ディスプレイ画面上のインジケータを移動させる装置。このようなインジケータは、(たとえば、マウス・デバイスのボタンを押すことにより)ポインティング・デバイスを活動化した場合に、そのアクティブ・ポイントによって覆われる選択可能制御域に関連するコマンドが呼び出されるような、アクティブ・ポイントを備えている。一般にグラフィカル・ユーザ・インタフェースではポインティング・デバイスを使用する。

【0028】受信者-発信者が送信するeメール・メッ ウ セージの宛先になりうるeメール・アドレスを有するコ ンピュータ・ユーザまたはコンピュータ・アプリケーション・プログラム。

【0029】テキスト・ストリングーコンピュータ内にあって、テキストを表す順序付けられたコンピュータ・データ。テキスト・ストリングを表す一般的な表現は、それぞれが1つの文字のASСІІ表現を含む、8ビット・バイトのシーケンスである。このようなシーケンスは、値がゼロのバイトで終わるか、先行値でストリングの長さを示すことによって終わる場合が多い。当業者であれば、ここに記載したものを上回るテキスト・ストリ

ングを格納するための方法が数多く存在することを理解 するだろう。

【0030】迷惑メールーeメール・メッセージが配布 先リストの特定の主題に適合しないように複数の配布先 リストにeメール・メッセージを送信するか、または同 じ配布先リストまたは1組の同じ受信者に同じかまたは ほぼ同一のメッセージを何度もポストする行為。

【0031】選択可能制御域-コンピュータ・ディスプ レイ上の1つの領域であって、ポインティング・デバイ スの活動化に敏感なところ。選択可能制御域上でポイン ティング・デバイスを活動化すると、その選択可能制御 域に関連するコマンドまたはコンピュータ操作が呼び出 される。グラフィカル・ユーザ・インタフェース(GU I) を備えた多くのコンピュータ・システムでは、キー ボードのファンクション・キーやコマンド行など、この ようなコマンドまたはコンピュータ操作を呼び出すため の他の方法も備えている。

【0032】ユーザーコンピュータを使用する人。

【0033】ウィンドウーコンピュータ・ディスプレイ 画面上の通常は矩形の1つの領域であって、アプリケー 20 ションによって制御されるもの。

【0034】手順とは、所望の結果に至るための筋の通 った一連のステップである。このようなステップは、物 理的数量の物理的操作を必要とするものである。通常、 このような数量は、格納、転送、合成、比較、その他の 操作が可能な電気信号または磁気信号の形態を取る。こ のような信号は、ビット、値、要素、記号、文字、用 語、数などと呼ばれる。当業者であれば、上記および同 様の用語はいずれも適切な物理的数量に関連し、このよ うな数量に便宜的なラベルが付けられているに過ぎない ことが分かるだろう。

【0035】命令コードを実行する際にコンピュータが 実行する操作は、人間のオペレータが実行する知的操作 に一般に関連する、加算または比較などの用語で呼ばれ る場合が多い。ここに記載し、本発明の一部を形成する 操作のいずれにおいても、人間のオペレータのこのよう な能力は一切不要である。すなわち、操作はマシンの操 作である。本発明の操作を実行するための有用なマシン としては、プログラミングした汎用ディジタル・コンピ ュータまたは同様のデバイスがある。いずれの場合も、 計算の方法はコンピュータを操作する際の操作方法とは 区別される。本発明は、他の所望の物理信号を生成する ために電気信号またはその他の(たとえば、機械的、化 学的) 物理信号を処理する際にコンピュータを操作する ための方法ステップに関する。

【0036】また、本発明は、このような操作を実行す るための装置にも関する。この装置は、必要な目的のた めに特別に構築するか、またはコンピュータのメモリ内 に格納されたコンピュータ・プログラムによって選択的 10

とができる。ここに提示する手順は、特定のコンピュー タまたはその他装置に本質的に関連するものではない。 特に、ここに示す教示に従って作成されたプログラムと ともに様々な汎用マシンを使用するか、または必要な方 法ステップを実行するためにより専門化した装置を構築 する方がより好都合であると分かる場合もある。このよ うな様々なマシンにとって必要な構造は以下の説明から 明らかになるだろう。

【0037】最後に、本発明は、eメール・アプリケー 10 ション・プログラムでコード化したコンピュータで読取 り可能な記憶媒体に実施することができる。

【0038】好ましい実施形態の説明

概要

本発明では、複数の受信者からなるトラスト・グループ のメンバのサブセットが、どのeメール・メッセージを トラスト・グループの他のメンバにとってジャンク・e メールであると見なすべきかを判定することができる。 受信者のトラスト・グループは、共通の手法または利害 を有する人から構成される。トラスト・グループの一例 としては、企業の従業員から構成されるものがある。他 の例としては、その職業に関心のある配布先リストに加 入した専門家のグループがある。トラスト受信者の一部 にeメール・メッセージが表示され、十分な数のこのよ うな受信者がそのメッセージをジャンク・eメールとし て分類すると、その不快なeメール・メッセージをまだ 見ていない他のトラスト受信者はそのメッセージを見る という不快感を免れる。というのは、そのメール・シス テムからそのメッセージが自動的に除去されるからであ る。したがって、トラスト・グループは、全体としてみ れば、そのメッセージを見て、ジャンク・eメールとし て分類する第1の受信者のアクションにより利益を得 る。

【0039】動作環境

eメール・システムをサポートするように構成されたコ ンピュータ・システム102の諸要素の一部を図1に示 すが、同図には、入出力(「I/O」)セクション13 5と、中央演算処理装置(「CPU」) 137と、メモ リ・セクション139とを有するプロセッサ133が示 されている。 I/Oセクション135は、キーボード1 41、ディスク記憶ユニット143、ネットワーク・イ ンタフェース145に接続され、ネットワーク117、 ディスプレイ・ユニット147、ポインティング・デバ イス148、CD-ROMドライブ・ユニット149へ のアクセスを可能にする。CD-ROMユニット149 は、通常、プログラム153およびデータを含むCD-ROM記憶媒体151を読み取ることができる。CD-ROM149とディスク記憶ユニット143はファイル 記憶メカニズムを含む。当業者であれば、ファイル記憶 メカニズムは、コンピュータがデータにアクセスできる に活動化または再構成される汎用コンピュータを含むこ 50 ようにするための読取り専用メモリ、RAM、またはそ

の他の記憶技術を含むことができることが分かるだろ う。このようなコンピュータ・システムは、本発明を実 施するeメール・アプリケーションを実行することがで きる。

【0040】図2は、電子メール・システムの諸要素の 概念上の概要を示すものである。発信者のeメール・シ ステム200は、発信者が件名および受信者のeメール ・アドレスを指定することを含む e メール・メッセージ を作成できるようにするための作成機能201を含む。 渡され、そこで所期の受信者のアドレスに送信される。 メッセージは、213という矢印が示すようにインター ネット205を使用することによって受信者に送信され る場合が多い。所期の受信者が発信者と同じコンピュー タ上にいる場合、 e メール・メッセージは一般にインタ ーネット205を越えることはない。任意で、メッセー ジのコピーが発信者のファイル記憶域204内に格納さ れる。受信者のeメール・システム202は、eメール を受信し、そのeメール・メッセージを受信者の書類受 けに格納するための機能207を含む。インターネット 20 205から到着したeメール・メッセージは、211と いう矢印が示すようにeメール受信システム207に入 る。一般に、書類受けはファイル記憶域208内に管理 される。受信者は、受信者のeメール処理システム20 9を含むいくつかのアプリケーション・プログラムのう ちのいずれかを使用することによって、受信者の書類受 け内のeメール・メッセージを読んで処理する。

【0041】動作の概要

図3は本発明の動作を示すものである。発信者は、31 3、315、317、319という矢印が示すように、 多くの受信者に送くられる推定ジャンク・eメール・メ ッセージ301を送信する。このような受信者の一部 は、トラスト・グループ・サーバ311によるサービス を受けるトラスト・グループのメンバである。この例で は、推定ジャンク・eメール・メッセージ301は、ト ラスト・グループ・メンバA、B、「n」である30 3、305、309と、おそらく他のトラスト・グルー プ・メンバ307の一部(必ずしもすべてではない)と によって受信される。さらに、トラスト・グループ・メ ンバAおよびBである303、305は、トラスト・グ 40 ループ・メンバ「n」である309が推定ジャンク・e メール・メッセージを受信する前に、推定ジャンク・e メール・メッセージ301を受信すると想定する。トラ スト・グループ・メンバAおよびBである303、30 5はともに、それぞれのeメール・システムを使用し て、それぞれが推定ジャンク・メッセージ301を見 て、個別にジャンク・eメールであると分類する。この 分類の結果、推定ジャンク・eメールをこのように分類 した各トラスト・ユーザごとに321および327とい

12

eport:というヘッダを含むeメール・メッセージ がトラスト・グループ・サーバ311に送信される。ト ラスト・グループ・サーバ311が推定ジャンク・メッ セージ301を識別する十分な数のジャンク・メール・ レポート・メッセージを受信した場合、トラスト・グル ープ·サーバ311は、323、325、329、33 1という矢印が示すように、X-Junk-Mail-Warning:というヘッダを含むeメール・メッセ ージをトラスト・グループ・メンバ303、305、3 このeメール・メッセージはeメール伝送機能203に 10 07、309に配布する。ジャンク・メール警告メッセ ージを受信すると、各トラスト・グループ・メンバ用の eメール・システムは、それが所期の受信者によってす でに受信されているがまだ読まれていない場合に推定ジ ャンク・メッセージ301を除去する。さらに、推定ジ ャンク・メッセージ301がまだ受信されていない場 合、本発明では、それが到着した場合に推定ジャンク・ メッセージ301を廃棄するように所期の受信者のeメ ール・システムを条件付けする。したがって、十分な数 のトラスト・ユーザが、推定ジャンク・メッセージ30 1をジャンク・eメールとして分類すべきであると判定 した場合、それはそれぞれの e メール・システムから自 動的に削除されるので、他のトラスト・グループ・メン バは推定ジャンク・メッセージ301によって不快にな ることはない。

> 【0042】図4は、典型的なeメール・システムを使 用して書類受けに格納されたメッセージを検査するとき に、eメール受信者に提示されるディスプレイの例を示 すものである。 e メール・システムはディスプレイ装置 上にウィンドウ401を提示する。ウィンドウ401 30 は、閉じたボックスの選択可能制御域407を含むタイ トル・バー405を有する。受信者は、ポインティング ・デバイスを操作して、閉じたボックス407上でカー ソルの活動域を移動させ、ポインティング・デバイスを 活動化する(通常はポインティング・デバイス上のボタ ンをクリックすることによる)ことができる。この活動 化により、ウィンドウ401を制御するアプリケーショ ンにコマンドが送信され、アプリケーションはウィンド ウ401を閉じ、おそらくアプリケーションの実行を終 了する。ウィンドウ401は、受信者の書類受け内の e メール・メッセージに関する情報を含むスクロール区画 403を含む。409のメッセージが現在選択されてい る。このeメール・メッセージの内容を図5に示す。

【0043】図5は、eメール表示プログラムによって 表示されるウィンドウ421を示している。ウィンドウ 421内の区画429は、選択したメッセージ409の テキスト431を含む。区画429は、区画429が小 さすぎてメッセージ・テキスト431の全体を表示でき ない場合に受信者がメッセージ・テキスト431をスク ロールできるようにするためのスクロール制御の選択可 う破線矢印が示すように、X-Junk-Mail-R 50 能制御域423を含む。受信者は、「Delete M

essage」選択可能制御域427を活動化して、e メール・システムに表示メッセージを削除させる。明白 なことに、この特定のメッセージ409はジャンク・e メールであると見なされる場合が多くなる。「Dele te as Junk Mail」選択可能制御域42 5により、受信者は、メッセージ409を削除するとと もに、受信者がメッセージ409をジャンク・eメール であると見なしたことを受信者が属すトラスト・グルー プに通知することができる。

【0044】データベース情報

本発明の好ましい実施形態では、トラスト・グループ・ サーバ、トラスト・グループ・メンバ、推定ジャンク・ eメール、ジャンク・eメールに関する情報を管理す

【0045】図6は、トラスト・グループに関する、ト ラスト・ユーザのクライアント・コンピュータ内と、ト ラスト・グループのサーバ・コンピュータ内で管理され るデータベースを示している。ユーザのコンピュータ上 のeメール・システムはユーザのトラスト・グループと いうデータベースを管理する。ユーザは複数のトラスト ・グループに属すことができる。レコード500の「ト ラスト・グループ・サーバ名」フィールド501は、こ のようなトラスト・グループの1つの名前を表すテキス ト・ストリングに関連する(含むか、直接的または間接 的に参照する)。「トラスト・グループ・サーバの e メ ール・アドレス」フィールド503は、トラスト・グル ープ・サーバの機能性を実現するアプリケーション・プ ログラム受信者のeメール・アドレスであるテキスト・ ストリングに関連する。「トラスト・グループ・サーバ 公用キー」フィールド505は、サーバ用に用意された 公用暗号キーに関連する。以下に記載する先行技術の方 法を使用することにより、トラスト・グループ・サーバ の公用キーをユーザの公用キーとともに使用すると、ト ラスト・グループ・サーバは、それが受信したメッセー ジがそのグループのトラスト・ユーザから送信されたも のであることを認証することができる。

【0046】トラスト・グループ・サーバは、サーバの トラスト・グループというデータベースを管理する。こ のデータベース内の各レコード510は、「トラスト・ グループ・メンバの e メール・アドレス」フィールド5 11と、「トラスト・グループ・メンバ公用キー」フィ ールド513とを含む。「トラスト・グループ・メンバ のeメール・アドレス」フィールド511は、トラスト ・グループ・メンバのeメール・アドレスであるテキス ト・ストリングに関連する。「トラスト・グループ・メ ンバ公用キー」フィールド513は、そのユーザ用に用 意された公用暗号キーを含む。

【0047】図7は、ジャンク・eメールに関する、ト ラスト・ユーザのクライアント・コンピュータ内と、ト 14

るデータベースを示している。各トラスト・ユーザ用の eメール機能は、ジャンク・eメールに関する情報のデ ータベースを管理する。ユーザのジャンク・eメールと いうデータベース内の各レコード600は、「ジャンク ・ e メール特性」フィールド 6 0 1 と、「最後の日付」 フィールド603とを含む。「ジャンク・eメール特 性」フィールド601の内容は1組のテキスト・ストリ ングに関連する。このフィールド601に関連する1組 のテキスト・ストリングの属性については以下に記載す 10 る。「最後の日付」フィールド603は、レコード60 0 が最後に使用または更新された暦日を表すデータを含

【0048】トラスト・グループ・サーバは、推定ジャ ンク・eメールとジャンク・eメールに関する情報のデ ータベースも管理する。サーバのジャンク・eメールと いうデータベース内の各レコード610は、ユーザのジ ャンク・eメールというデータベース内の対応フィール ド601のものと同様の属性を有する「ジャンク・eメ ール特性」フィールド611を有する。このような属性 20 については以下に記載する。レコード610は、「ジャ ンク・eメール特性」フィールド611に関連する推定 ジャンク・eメール・メッセージをジャンク・eメール として分類したトラスト・グループ・メンバの数のカウ ントを管理する「報告トラスト・グループの数」フィー ルド613も含む。最後に、「最後のレポートの日付」 フィールド615は、受信した最後のレポートの暦日を 表すデータを含む。「報告トラスト・グループの数」フ ィールドの値が指定の値に達するかそれを上回ると、推 定ジャンク・eメールがジャンク・eメールであると見 *30* なされる。

【0049】データベースの管理

図8および図9は、ジャンク・eメール・データベース に適用される定期管理プロセスを示している。このよう な管理プロセスでは、所定の期間の間、使用されなかっ たレコードをデータベースから除去し、その結果、デー タベースのサイズを制御する。このようなプロセスは、 コンピュータの活動レベルが低い期間中、定期的に呼び 出される。好ましい実施形態では、毎日午前2時10分 にこれらのプロセスを呼び出す。

【0050】図8に示すプロセスは、ユーザのジャンク ・ e メールというデータベースを管理するために使用す る。このプロセスは701という先端部から始まる。次 に703で、データベース内の各レコード600ごとに 検査して、そのレコード600が所与のトリップ時間内 に更新されたかどうかを判定する707。好ましい実施 形態では、トリップ時間を7日間に設定する。この判定 は、現在の日付と、検査中のレコード600の「最後の 日付」フィールド603内の日付とに基づいて行う。レ コード600がトリップ時間より長い間、非活動状態で ラスト・グループのサーバ・コンピュータ内で管理され 50 あった場合、レコード600を削除する705。このル

ープは、このデータベース内のすべてのレコード600 について続行され、最後のレコードを検査すると、プロセスは709という終端部で完了する。

【0051】図9に示すプロセスは、図8に示すものと非常によく似ている。しかし、このプロセスは、サーバのジャンク・eメールというデータベースを管理するものである。このプロセスは801という先端部から始まる。次に803で、データベース内の各レコード610ごとに検査して、そのレコード610が所与のトリップ時間内に更新されたかどうかを判定する807。好ましい実施形態では、トリップ時間を7日間に設定する。この判定は、現在の日付と、検査中のレコード610の

「最後のレポートの日付」フィールド615内の日付とに基づいて行う。レコード610がトリップ時間より長い間、非活動状態であった場合、レコード610を削除する805。このループは、このデータベース内のすべてのレコード610について続行され、最後のレコードを検査すると、プロセスは809という終端部で終了する。

【0052】当業者であれば、本発明の目標を最もよく 実現するようにトリップ時間値を指定できることが分か るだろう。このような目標は、遅延したジャンク・eメ ール・メッセージを確実に捕捉し廃棄するできるだけの 十分な長さにトリップ時間を設定すると、達成される。

【0053】ジャンク・eメールの特性

前述のように、ジャンク・eメール・データベース・レコード 600、610は、ジャンク・eメール・メッセージを特徴付ける属性を有する 1 組のテキスト・ストリングに関連するフィールド 601、611を含んでいる。各組のテキスト・ストリングは 4 つのストリングを 30 含む。すなわち、その組の第 1 のストリングは、ジャンク・eメールに含まれる M essage - 1 D:というヘッダのフィールド本体に含まれるテキスト・ストリングを含み、そのジャンク・eメールに M essage - M in M essage M in M i

16

され、そのジャンク・eメールにSender:という ヘッダが付いていなければ、From:というヘッダの フィールド本体が使用される。Sender:またはF rom:のどちらのヘッダもメッセージに含まれない場 合、第2のストリングも空ストリングに設定される。第 3のストリングは、Subject:というヘッダのフィールド本体のテキストを含み、Subject:というヘッダのフィールド本体のテキストを含み、Subject:というヘッダがメッセージに含まれていなければ、空ストリングを含む。最後に、第4のストリングは、以下に記載 10 するようにユーザの私用キーを使用して構築した暗号化ディジタル・シグナチャが後に続くメッセージの本体テキストの最初の5行分を連結したものを含む。

【0054】図10は、2組の識別特性間または1組の 特性と1つのeメール・メッセージとを比較するために 使用するプロセスを示している。1組の特性と1つの e メール・メッセージとの間で比較を行う場合、プロセス はまず、eメール・メッセージの特性を判定し、2組の 識別特性間と同じ比較を行う。2組の識別特性間の比較 プロセスは901という先端部から始まる。第1のテス ト903は、両方の組の特性のMessage-ID: ストリングが同じであって、ブランクではないかどうか である。この条件が真であれば、一致が存在し、プロセ スは911という終端部で完了する。この条件が偽であ れば、第2のテスト905は両方のMessage-I D:フィールドが空であるかどうかになる。発信者と件 名データが同じであり、各メッセージの本体テキストの 最初の5つのストリング(このようなストリングは識別 特性の組に含まれる)内の単語の80%以上が同じであ る。最後に、特性が一致しない場合、プロセスは907 という終端部で終了する。表1は図10に示すプロセス の擬似コード表現である。当業者であれば、この擬似コ ードはコンパイル可能プログラム・コードではないが、 図10に示すプロセスの動作を明確に実証するために使 用する実際のコンパイル可能コードのテキスト表現であ ることが分かるだろう。compare5lines関 数が2組の識別特性のテキスト行内の同一単語の割合を 表す整数を返すと理解されている限り、表1に示す擬似 コードは当業者にとって自己文書化を行うものである。

[0055]

表 1 MassageID type: massageIDA me

MessageID_type: messageIDA, messageIDB;
boolean match = FALSE;

```
if ((messageIDA not empty) and (messageIDB not empty)) {
    if (messageIDA equal messageIDB) {match = TRUE};
} elseif ((messageIDA not empty) and (messageIDB not empty)) {
    if (messageIDA sender equal messageIDB sender)
        and (messageIDA subject equal messageIDB subject)) {
        if (80 lessthanorequal
```

17 compare51lines(messageIDA.text, messageIDB.text)) {match = TRUE}; }

【0056】データベース、その管理プロセス、eメー ル識別特性の比較に使用するプロセスについて説明して きたが、次に、受信側 e メール・システム内の本発明の 追加態様について説明する。

【0057】ジャンク・eメールとしてのeメールの分 硩

図11は、eメール・メッセージをジャンク・eメール であると指定したときにトラト・ユーザが呼び出すプロ セスを示している。図5の説明で前述したように、トラ スト・ユーザが所与のメッセージを見ると、そのユーザ は表示されたメッセージを処置するためのオプションを いくつか有する。このようなオプションとしては、表示 メッセージの「delete」427または表示メッセ ージの「delete as junk mail」4 25というオプションがある。受信者が「delete as junk mail」オプション425を選択 20 すると、図11に示すプロセスが呼び出される。プロセ スは1051という先端部から始まる。次にプロセスは 1053で、ユーザのジャンク・eメールというデータ ベースの受信者バージョンに新しいレコード600を作 成する。このレコード600を作成するため、プロセス はまず、表示eメール・メッセージを検査して、そのメ ッセージ用の1組の識別特性を抽出する。この1組の特 性は、レコード600の「ジャンク・eメール特性」フ*

*ィールド601に格納する。さらに、「最後の日付」フ ィールド603に現在の日付を入れる。次に1055で プロセスは、ユーザのトラスト・グループというデータ ベース内の各トラスト・グループ・サーバ向けのジャン クメール・レポート・メッセージを構築する。このメッ 10 セージは、X-Junk-Mail-Report:と いうヘッダを含む e メール・メッセージである。このへ ッダのフィールド本体は、報告中のメッセージの識別特 性を含む。したがって、表示メッセージが表2に示す情 報を含むと仮定する。

【0058】表2

Date: Thu, 2 May 1996 12:28:40 -0400

Message-Id: <199605021628. MBA22674@accctmgr>

To: jdoe@sun.com From: sdilly@sun.com

Subject: The Electric Library

line one line two line three

【0059】その場合、ジャンク・メール・レポート・ メッセージは、表3に示すものと同様の情報を含むはず である。

[0060]

表3

Date: Mon, 20 May 1996 13:49:31 -0700

Message-Id: <199605202049. NAA01356@swptc. Corp. Sun. COM>

To: trusted@sun.com From: jdoe@sun.com

X-Junk-Mail-Report: <199605201628. MBA22674@accctmgr> <sdilly@sun.com> <The Electric Library> <line one line two

line three> <----BEGIN SIGNITURE BLOCK-----

Version: 2.6.2

mQCNAzEB1N8AAAEEANkdxq741DkGjjbHbYRsuiK8u6Cp1cxv0hgHnaF8bW0gb /zk2Ru9rT2z3zRS3za++OLT/inRqtI5r7Xied4Qn1J8PKypApEuvSqkb2jyi8 OuQW6WsQ72MfPZneP6/4LxcV6jaPtsKXEGiiuvgzUzKoDSBCjvhVurkCy8R4w RYGJtAAUTtCFCaWxsIEhlcnNoZXkgPCBiaWxsckBnZXRuZXQuY29tID6JAJUD BRAxAdyfcmUQ3i8LBRUBAbgZA/4owGmQfty3QQd/MMRpqiTqkLvwIJIvKOyW9 uvnQ7/DpWmA7z7dEW0J0kb2V+IqZp0Z/Yr4PdqBcxmU0/D+YfEZYi6eXZfnze tvT71HgT2Rfs6q/78kKnZi33uPCDx3+u8o2T8RfW64ImBPOmUM2CT0ZnZuOYW gz9PPw0R0ywSGFA===Kzcq

----END SIGNITURE BLOCK---->

[0061] X-Junk-Mail-Report: というヘッダのヘッダ本体に含まれる各フィールドは 「<」と「>」の対によって区切られるが、文字「>」 が区切られたデータ内に含まれる場合は、その「>」が 50

データの一部であって区切り文字ではないことを示すた めにその文字を「>>」で置き換えるという規則によ る。

【0062】さらに、以下に記載するように、ディジタ

ル・シグナチャの形式になっている認証情報(当技術分 野で周知の方法を使用してASCIIテキストにコード 化された大きい2進数)をこのメッセージに追加する。 データベース・レコード500を取り出し、各レコード 500ごとに「トラスト・グループ・サーバ公用キー」 フィールド505内の情報を使用して認証情報を構築 し、「トラスト・グループ・サーバの e メール・アドレ ス」フィールド503に関連するeメール・アドレスに メッセージを送信することにより、ユーザのトラスト・ グループというデータベース内に存在する各トラスト・ グループ・サーバにこのメッセージを送信する。したが って、各トラスト・グループ・サーバには、受信者がそ のeメールをジャンク・eメールとして分類したことが 通知される。最後に1057でユーザのメール・システ ムから表示メッセージを削除し、プロセスは1059と いう終端部で完了する。

【0063】以下に記載するように、ユーザのジャンク ・eメールというデータベース内のレコード600の作 成は、受信者がジャンク・eメールとして分類したメッ セージの追加コピーが受信時に廃棄されることを意味す 20 る。当業者であれば、本発明ではこの時点でこのレコー ド600を作成する必要がないことが分かるだろう。と いうのは、トラスト・グループ・サーバは最終的にジャ ンク・メール警告メッセージを受信者のメール・システ ムに送信し、そのメール・システムがレコード600を 作成し、後続のメッセージは廃棄されるからである。こ のような状況では、表示メッセージをジャンク・eメー ルとして受信者が分類することはトラスト・グループ・ サーバへの勧告に過ぎない。さらに、当業者であれば、 上記の例の詳細構造が本発明を制限せず、本発明は数多 30 くの様々なメッセージ・フォーマットで機能しうること が分かるだろう。

【0064】トラスト・グループ・サーバ

トラスト・グループ・サーバは、トラスト・ユーザから ジャンク・メール・レポート・メッセージを受信し、特 定の推定ジャンク・メール・メッセージに関するジャン ク・メール・レポート・メッセージをいくつか受信する まで、これらのメッセージを蓄積する。特定の推定ジャ ンク・メール・メッセージに関する十分な数のジャンク ・メール・レポート・メッセージを受信した後、トラス 40 ト・グループ・サーバは、1人または複数のトラスト・ グループ・メンバにジャンク・メール警告メッセージを 送信する。このジャンク・メール警告メッセージは、ト ラスト・ユーザが見る前に推定ジャンク・メール・メッ セージを処置するようにトラスト・ユーザのeメール・ システムを条件付けする。

【0065】図12は、eメール・メッセージを受信し たときにトラスト・グループ・サーバが使用するプロセ スを示している。このプロセスは1101という先端部 から始まる。サーバは1103でeメール・メッセージ 50 うデータベースがレコード610を含み、「ジャンク・

20

を受信し、1105で受信メッセージが受信メッセージ 内のX-Junk-Mail-Report:というへ ッダの存在が示すようにジャンク・メール・レポート・ メッセージであるかどうかを判定するために受信メッセ ージを検査する。この時点で受信メッセージのコピーが ログ・ファイルに入り、セキュリティのために受信メッ セージの履歴を用意する。ログ・ファイルが大きくなり すぎると、メッセージは格納されず、むしろ、ログ・フ アイルがオーバフローしたことを示す警告メッセージと 10 ともにメッセージのコピーがグループ・マネージャに転 送される。1105で受信メッセージがジャンク・メー ル・レポート・メッセージではない場合、プロセスは、 1107でグループ・マネージャのeメール・アドレス に受信メッセージを転送し、1117でサーバ・システ ムから受信メッセージを削除し(コピーはログ・ファイ ル内に残す)、1109という終端部で完了する。グル ープ・マネージャは、トラスト・グループ・サーバの保 守を担当し、転送された受信メッセージを適宜、処理ま たは処置する。

【0066】1105で受信メッセージがジャンク・メ ール・レポート・メッセージである場合、次にプロセス は1111で、Sender:というヘッダ・フィール ドのフィールド本体テキストとサーバのトラスト・グル ープというデータベース内のレコード510とを比較し て、発信者の e メール・アドレスがそのデータベース内 のレコード510の1つの「トラスト・グループ・メン バのeメール・アドレス | フィールド511に含まれる かどうかを判定することにより、受信メッセージの発信 者がトラスト・グループのメンバであるかどうかを検査 する。受信メッセージがSender:というフィール ドを含まない場合、From:というヘッダのフィール ド本体内の情報を使用する。発信者のeメール・アドレ スと一致するレコード510がまったく存在しない場 合、1117で受信メッセージを廃棄し、プロセスは1 109という終端部で完了する。

【0067】1111で受信メッセージの発信者がトラ スト・グループのメンバである場合、次のステップ11 13では、受信メッセージが本物であるかどうかを判定 する。この検査は、当技術分野で周知の方法を使用して 受信メッセージの特性セットに含まれるディジタル・シ グナチャを暗号解読することによって行われる。ディジ タル・シグナチャを認証できない場合、1117で受信 メッセージを廃棄し、プロセスは1109という終端部 で完了する。

【0068】1113でメッセージが本物である場合、 プロセスは1115という終端部から図13の1131 という先端部に継続する。次に1133でプロセスは、 報告されたジャンク・eメール・メッセージの識別特性 を抽出し、1135でサーバのジャンク・eメールとい

eメール特性」フィールド611内に一致特性が存在す るかどうかを判定する。この時点で、必要な情報を保持 した後、受信メッセージを削除する。1135でこのよ うなレコード610が存在する場合、1137で「報告 トラスト・グループの数」フィールド613内の値を増 分し、「最後のレポートの日付」フィールド615内に 現在の日付を格納する。レコード610に現在の日付を 格納すると、図9に関して説明したプロセスで使用した このレコードのトリップ時間がリセットされる。プロセ スは、以下に説明するように1141の判断ブロックに 継続する。1135でいかなるレコード610もレポー トの特性と一致しない場合、プロセスは1139でサー バのジャンク・eメールというデータベース内に新しい レコード610を作成し、メッセージの特性を「ジャン ク・eメール特性 | フィールド611に格納し、「報告 トラスト・グループの数 | フィールド613を「1 | と いう値に設定し、「最後のレポートの日付」フィールド 615を現在の日付に設定する。次に1141でプロセ スは、「報告トラスト・グループの数」フィールド61 3に含まれる値が所定値より大きいかどうかを検査す る。「報告トラスト・グループの数」フィールド613 が所定値より大きくない場合、プロセスは1145とい う終端部で完了する。

【0069】「報告トラスト・グループの数」フィール ド613内の値が所定値より大きい場合、プロセスは1 143で、ジャンク・メール警告メッセージを構築して トラスト・グループのメンバに送信し、プロセスは11 45で完了する。当業者であれば、上記のプロセスはト ラスト・グループのうちの指定のメンバにジャンク・e メール警告メッセージへの送信を企図することが分かる

【0070】ジャンク・eメール警告メッセージはX-Junk-Mail-Warning:というヘッダを 含み、フィールド本体は e メール・メッセージ特性とト ラスト・グループ・サーバのディジタル・シグナチャと をジャンク・メール・レポート・メッセージに関して前 述したものと同様のフォーマットで含む。

【0071】トラスト・ユーザのメール・システム 図14は、本発明の好ましい実施形態を使用してトラス ト・ユーザの e メール・システムが使用するプロセスを 40 示している。このプロセスは1201という先端部から 始まる。1203でトラスト・ユーザの e メール・シス テムが新しいeメール・メッセージを受信すると、eメ ール・システムは1205で、そのメッセージにX-J unk-Mail-Warning:というヘッダがあ るかどうかを検査することにより、そのメッセージがジ ャンク・メール警告メッセージであるかどうかを判定す る。1205で新しいeメール・メッセージがジャンク ・メール警告メッセージである場合、1207でメッセ

うかを判定するための検査を行う。この判定は、新しい メッセージの発信者のeメール・アドレスと同じeメー ル・アドレスが「トラスト・グループ・サーバの e メー ル・アドレス」フィールド503に含まれるレコード5 00があるかどうか、ユーザのトラスト・グループとい うデータベースを検査することによって実施する。

【0072】1207で新しいメッセージがトラスト・ グループ・サーバからのものではない場合、1211で 新しいメッセージを廃棄し、プロセスは1213という 10 終端部で完了する。1207で新しいメッセージが承認 サーバからのものである場合、以下に記載するようにデ ィジタル・シグナチャを認証する。1209でディジタ ル・シグナチャが本物ではない場合、1211で新しい メッセージを廃棄し、プロセスは1213という終端部 で完了する。1209で新しいメッセージが本物である 場合、プロセスは1215という終端部から図15の1 251という先端部に継続する。

【0073】しかし、1205で新しいメッセージがジ ャンク・メール警告メッセージではない場合、プロセス 20 は1219でメッセージの特性を判定する。新しいメッ セージの特性が得られると、プロセスは1221で、新 しいメッセージの特性と一致するレコード600がユー ザのジャンク・eメールというデータベースに存在する かどうかを検査する。1221で一致が一切存在しない 場合、プロセスは1217という終端部から通常のeメ ール処理を続行し、このプロセスの発明の諸態様は完了 する。

【0074】しかし、1221で新しいメッセージの特 性がレコード600の「ジャンク・eメール特性」フィ ールド601と一致する場合、新しいメッセージはすで にジャンク・eメール・メッセージであると判定されて いるので、1223で新しいメッセージを削除し、その 結果、新しいメッセージが受信者に提示されるのを防止 する。したがって、本発明では、ジャンク・eメールを すでに遮断し処置したことになる。最後に、一致レコー ド600の「最後の日付」フィールド603に現在の日 付を格納することにより、1225で一致レコード60 0を更新し、プロセスは1213という終端部で完了す

【0075】図15は、図14の1215という終端部 から継続するプロセスを示している。処理は1251と いう先端部から続行する。この時点で、この処理はすで にジャンク・メール警告メッセージを受信済みであり、 このメッセージがトラスト・グループ・サーバから発信 されたものであることを検証済みであり、トラスト・グ ループ・サーバのディジタル・シグナチャを認証済みで ある。次にプロセスは1253で、ユーザのジャンク・ e メールというデータベースが新しいジャンク・メール 警告メッセージに含まれるものと同じ特性を有するレコ ージの発信者がトラスト・グループ・サーバであるかど 50 ード600をすでに含んでいるかどうかを検査する。1

253でこのようなレコード600が存在する場合、1255でレコード600の「最後の日付」フィールド603に現在の日付を格納する。その結果、図8に示したプロセスで使用したこのレコード600のトリップ時間がリセットされる。

【0076】最後に、1257で新しいジャンク・メール警告メッセージを廃棄し、プロセスは1259という終端部で完了する。1253でユーザのジャンク・eメールというデータベースにレコード600が一切存在しない場合、プロセスは1261でこのようなレコード600を作成し、そのフィールドを初期設定する。「ジャンク・eメール特性」フィールド601は、XーJunkーMailーWarning:というヘッダのフィールド本体部分に指定された1組の特性で初期設定する。

「最後の日付」フィールド603は現在の日付で初期設定する。最後に、書類受けを走査する。この走査プロセスは、ユーザの書類受け内の各未読 e メール・メッセージを検査し、未読 e メール・メッセージを特徴付け、その特徴付けが新しいジャンク・メール警告メッセージに含まれるものと一致する場合、1263で書類受けから20未読メッセージを削除してそれが受信者に提示されないようにし、1257でジャンク・メール警告メッセージを廃棄し、プロセスは1259という終端部で完了する。

【0077】認証

認証とは、発信者の身元を確信するために受信者が使用するプロセスである。この技術は当業者には十分理解されているものである。まず、メッセージをハッシュ関数(MD4またはMD5など)に通すことにより、メッセージ・ダイジェストを作成する。次に、結果としてシグナチャになる送信者の私用キーを使用して、このダイジェストを暗号化する。このシグナチャは、表3に示すようにASCII表現に変換される大きい2進数である。受信者はまず、このASCII表現を数値に変換し、送信者の公用キーを私用してメッセージ・ダイジェストを暗号解読する。次に受信者は、発信者のメッセージについて別のメッセージ・ダイジェストを作成し、新たに作成したダイジェストを暗号解読したバージョンと比較する。2つのダイジェストが同じであれば、メッセージは本物である。

【0078】本発明では、ハッシュ関数への入力として メッセージ・ヘッダ情報(X-Junk-Mail-Report:というヘッダのフィールド本体内のシグナ チャ・ブロック・フィールドは含まない)を使用する。

【0079】結論

当業者であれば、上記の本発明は、どのeメール・メッセージがそのグループに関するジャンク・eメールであるかをまとめて判定するために同様のトラスト受信者のグループを形成するコンピュータ化したeメール・システムを教示するものであることが分かるだろう。さら

24

に、本発明は、このようなジャンク・eメール・メッセージを除去し、その結果、グループのほとんどからその負担を取り除く。

【0080】上記実施形態は、コンピュータのハードウエアによって実施される。そのハードウエアシステムで用いられるプログラムは当然のことながら記録媒体に記録された状態で提供される。このプログラムを記憶させた媒体としては、例えばフレキシブルディスク、CD-ROM、メモリカードその他あらゆる媒体を使用できる。媒体に記録されたプログラムは、ハードウエアに組み込まれている記憶装置、例えばハードディスクなどにインストールされることにより、プログラムが実行できるようになる。

【0081】さらに、当業者であれば、本発明の範囲を 逸脱せずにここに開示した好ましい実施形態の様々な修 正および変更が可能であることが分かるだろう。したが って、本発明の範囲は、前述の特定の実施形態に制限さ れず、上記の特許請求の範囲およびそれと同等のものに よってのみ定義すべきものである。

0 【図面の簡単な説明】

【図1】 CPUと、本発明を実施可能な従来のメモリとを含む、コンピュータの一部分を示す図である。

【図2】 電子メール・システムの全体的な構造を示す 図である。

【図3】 好ましい実施形態による本発明の動作の概要 を示す図である。

【図4】 好ましい実施形態により構成されたアプリケーション・プログラムによって提示されるユーザ・ディスプレイを示す図である。

30 【図5】 好ましい実施形態により構成されたアプリケーション・プログラムによって提示されるユーザ・ディスプレイを示す図である。

【図6】 好ましい実施形態によりトラスト・グループ・メンバ情報を管理するために使用するデータ構造を示す図である。

【図7】 好ましい実施形態によりジャンク・eメール の特性を管理するために使用するデータ構造を示す図である。

【図8】 好ましい実施形態によりジャンク・eメール 0 ・データベースをクリーニングするために使用するプロセスを示す図である。

【図9】 好ましい実施形態によりジャンク・eメール・データベースをクリーニングするために使用するプロセスを示す図である。

【図10】 好ましい実施形態によりeメール・メッセージの特性を比較するために使用する手順を示す図である。

【図11】 好ましい実施形態によりユーザによってジャンク・eメール・メッセージとして分類されるeメー か・メッセージを処理するために使用するプロセスを示

す図である。

【図12】 好ましい実施形態によりジャンク・eメール・レポート・メッセージを処理するためにトラスト・グループ・サーバが使用するプロセスを示す図である。

【図13】 好ましい実施形態によりジャンク・eメール・レポート・メッセージを処理するためにトラスト・グループ・サーバが使用するプロセスを示す図である。

【図 14 】 好ましい実施形態によりジャンク・e メール・メッセージを検出し廃棄するためにトラスト・ユーザのメール・システムが使用するプロセスを示す図であ 10 る。

【図15】 好ましい実施形態によりジャンク・eメール・メッセージを検出し廃棄するためにトラスト・ユーザのメール・システムが使用するプロセスを示す図である。

【符号の説明】

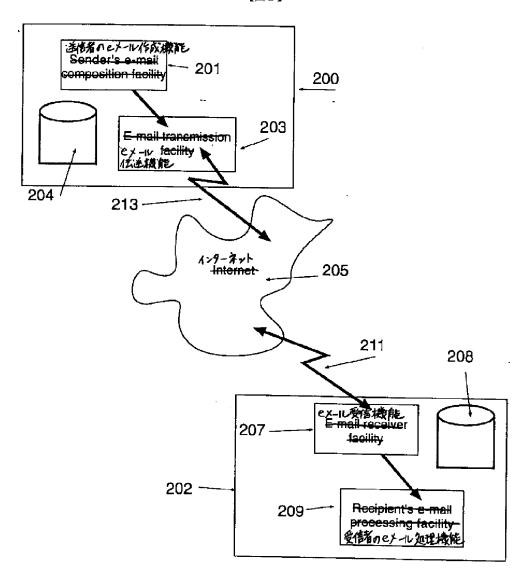
- 102 コンピュータ・システム
- 117 ネットワーク
- 133 プロセッサ
- 135 入出力(「I/O」)セクション

26

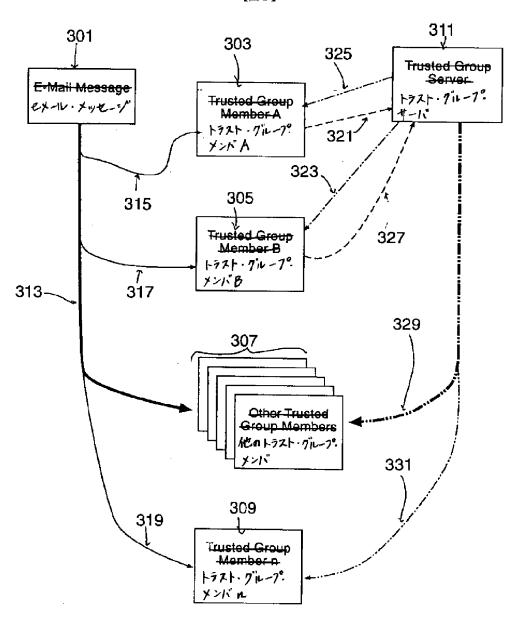
- 137 中央演算処理装置(「CPU」)
- 139 メモリ・セクション
- 141 キーボード
- 143 ディスク記憶ユニット
- 145 ネットワーク・インタフェース
- 147 ディスプレイ・ユニット
- 148 ポインティング・デバイス
- 149 CD-ROMドライブ・ユニット
- 151 CD-ROM記憶媒体
- 153 プログラム

【図1】 117 145 151 153 Network ネットワーク 137~ CPU 149 133 1/0 143 -Memory メモリ 139 135 141 148 102 147

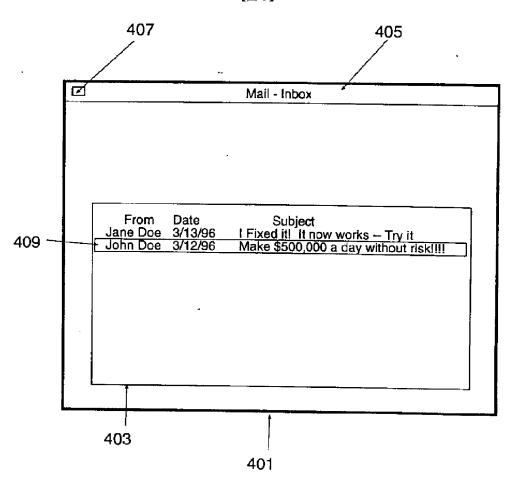
【図2】

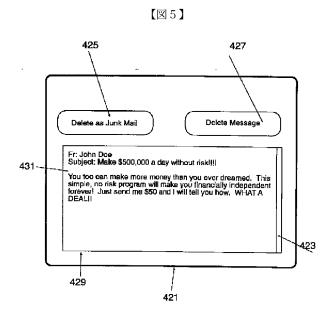


【図3】

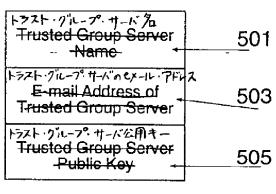




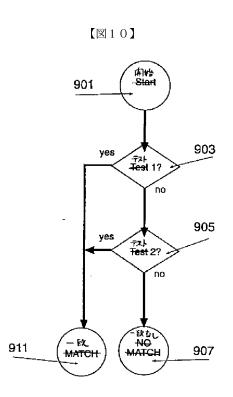


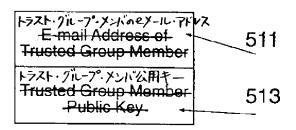


【図6】



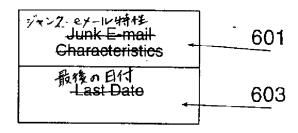
500 User's Trusted Group DB -Data Record ユーオ"のトラスト・クルーフ°DBの データ・レコード



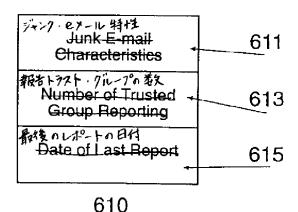


510
Server's Trusted Group
DB Data Record
サーバットラスト・グルーフ® DBのデータ・レコード

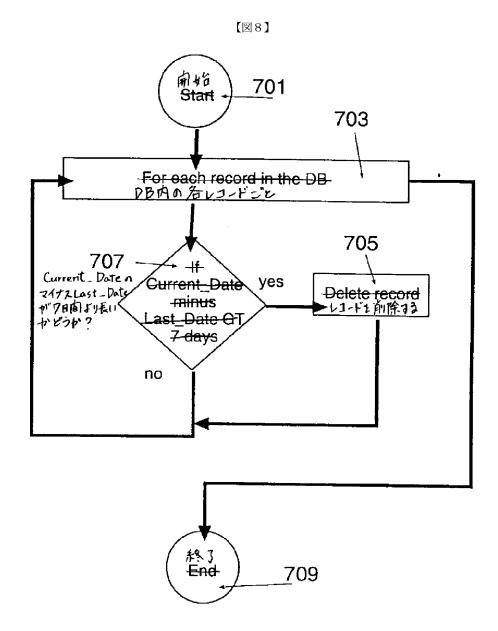
【図7】

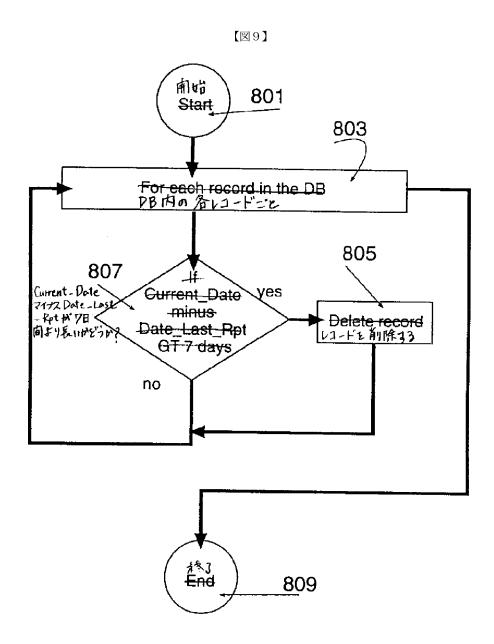


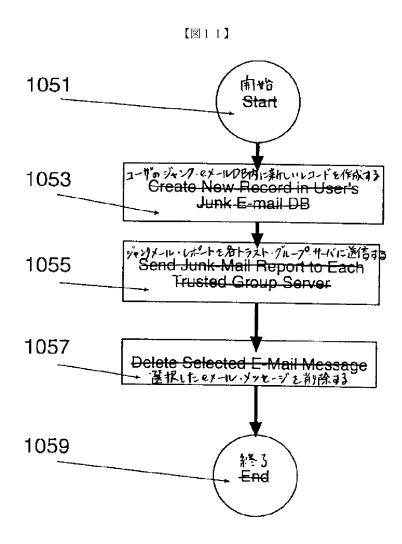
600 User's Junk E-mail DB - Data-Record ユーサッジャンフ・eメールDBの データ・レコード



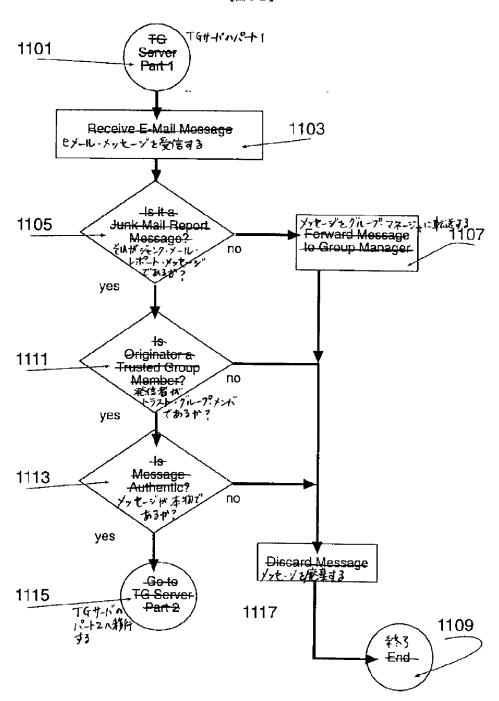
Server's Junk E-mail DB Data Record サーバの デャンク・セメールDBの デタ・レコード

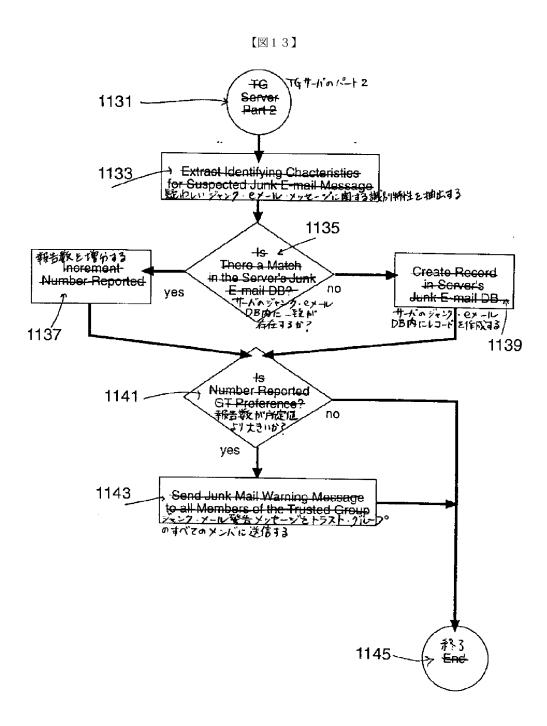




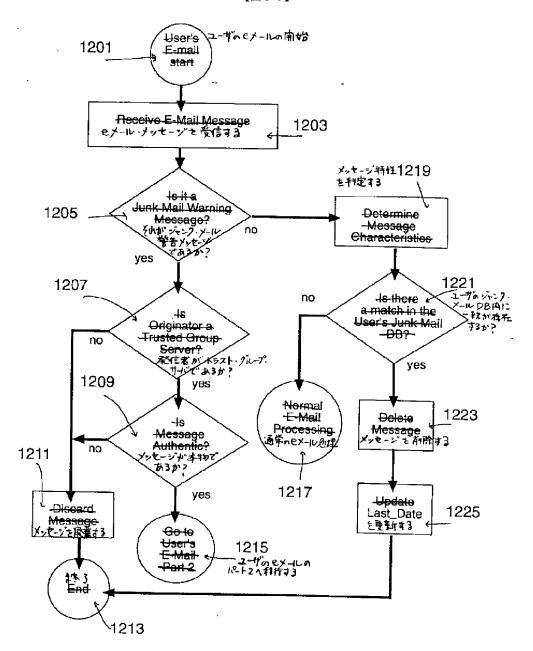


【図12】

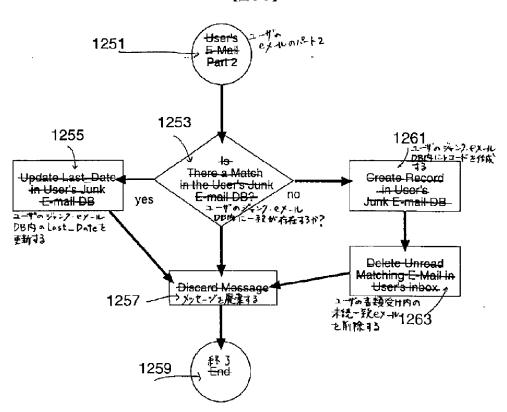




【図14】



【図15】



【手続補正書】

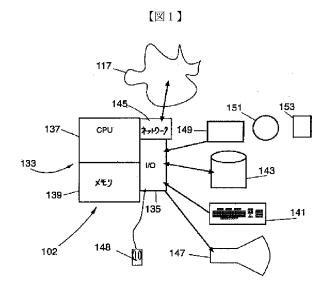
【提出日】平成9年8月15日

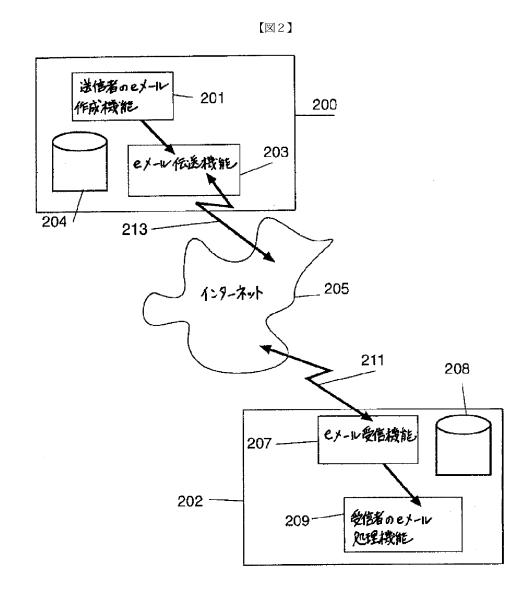
【手続補正1】

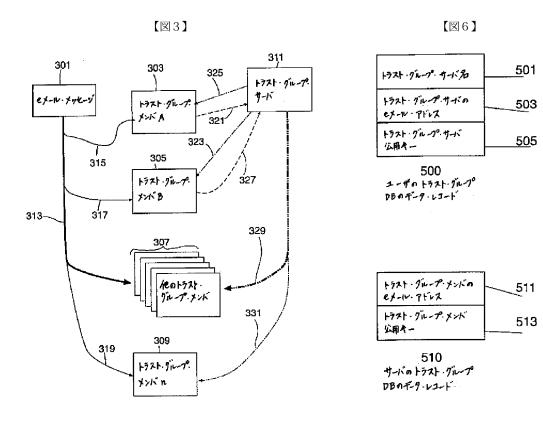
【補正対象書類名】図面

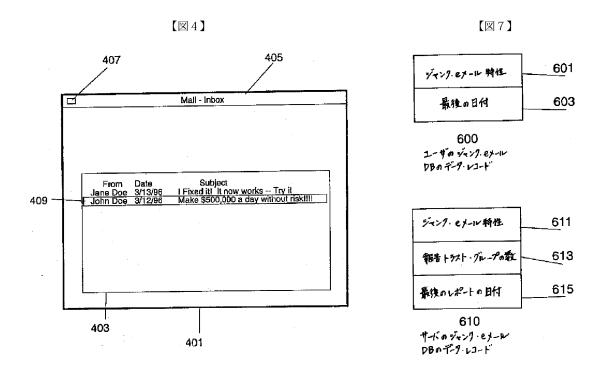
【補正対象項目名】全図 【補正方法】変更

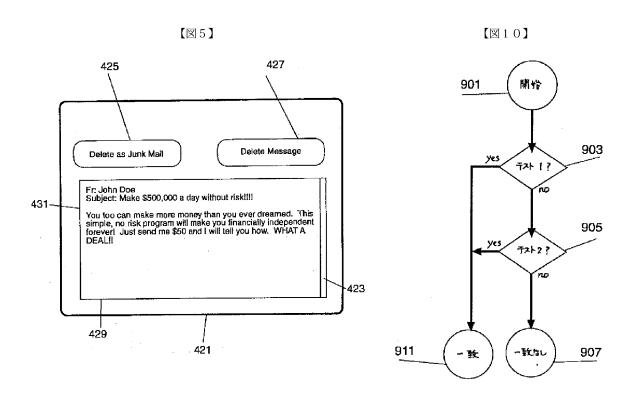
【補正内容】

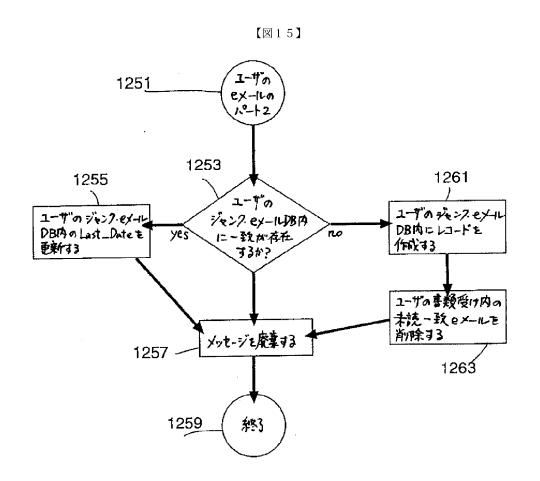


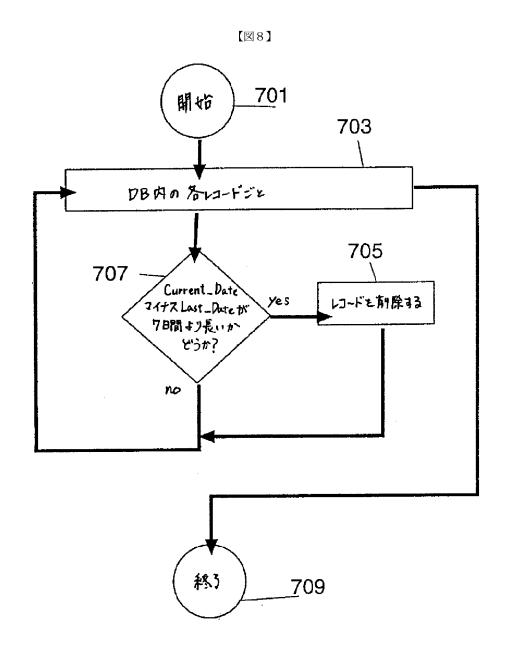


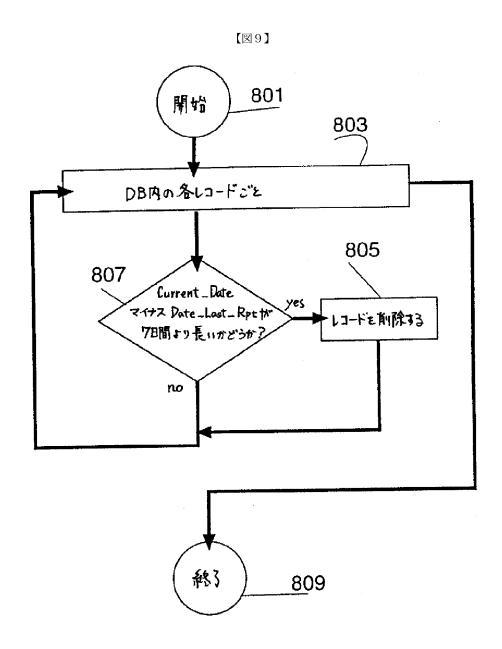


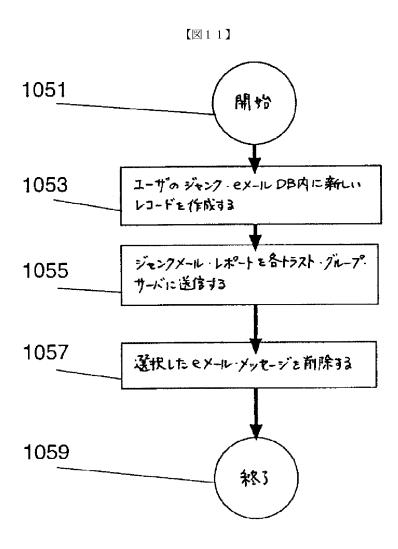




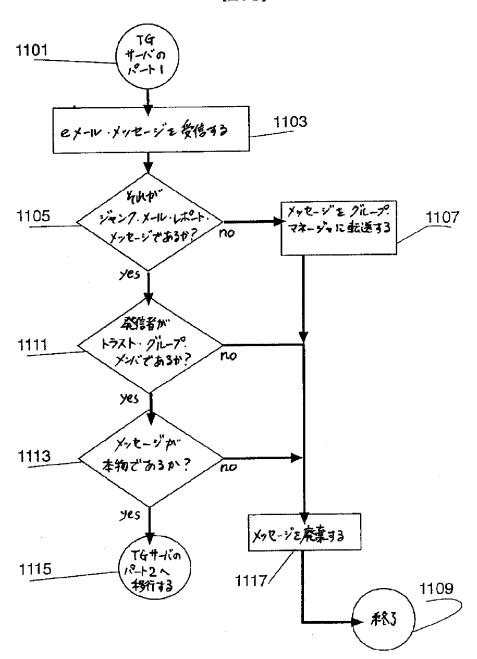


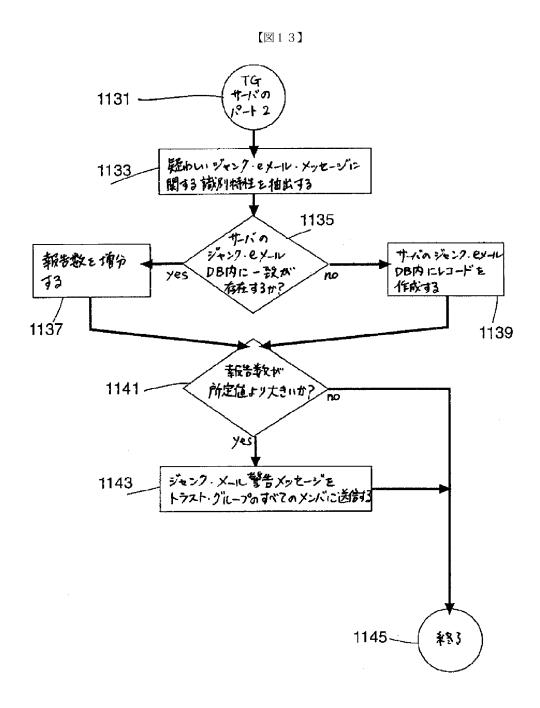




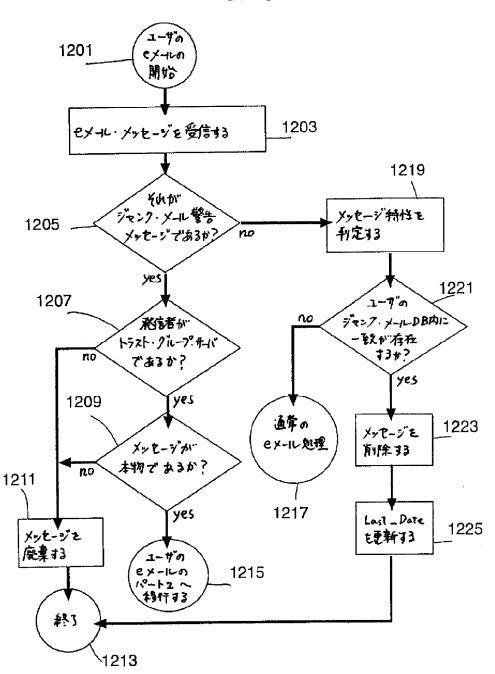


【図12】









フロントページの続き

(71)出願人 591064003

901 SAN ANTONIO ROAD PALO ALTO, CA 94303, U. S. A.